PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

04-104342

(43)Date of publication of application: 06.04.1992

(51)Int.CI.

G06F 12/00

G06F 15/40

(21)Application number: 02-221166

(71)Applicant: HITACHI LTD

(22)Date of filing:

24.08.1990

(72)Inventor: MATSUMOTO HIDEKAZU

ORITA MIYAHIKO TAKAHASHI SATOKO

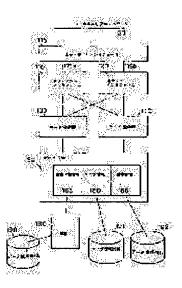
TAKEI MITSUO

(54) DATA DISTRIBUTED CONTROL METHOD AND CONTROL SYSTEM

(57)Abstract:

PURPOSE: To facilitate the control of the access right of a document by cooperatively controlling and retrieving data between work stations connected by means of a network.

CONSTITUTION: When the name of a project is global, the retrieval of remote data is requested through a remote data retrieval part 130 and a remote retrieval result is received. A judgement processing whether the retrieval of remote data is succeeded or not is executed. When remote retrieval is succeeded, the registration of remote data is requested to a data control server process. When the retrieval of remote data is failed, data is newly registered. Remote data is registered by transmitting the message of the registration of remote data to a data registration part 140.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

19日本国特許庁(JP)

①特許出願公開

② 公開特許公報(A) 平4-104342

®Int. CI. ⁵

識別記号

庁内整理番号

@公開 平成 4年(1992) 4月6日

G 06 F 12/0

12/00 15/40 5 4 5 A 8944-5B 5 0 0 M 7056-5L

審香請求 未請求 請求項の数 12(全17頁)

60発明の名称

データ分散管理方法及び管理システム

②特 願 平2-221166

22出 願 平2(1990)8月24日

@発明者 松本 秀和

茨城県日立市久慈町4026番地 株式会社日立製作所日立研

究所内

@発明者 折田 三弥彦

茨城県日立市久慈町4026番地 株式会社日立製作所日立研

究所内

@発明者高橋 聡子

茨城県日立市久慈町4026番地 株式会社日立製作所日立研

究所内

⑩ 発明者 武井 三雄

茨城県日立市大みか町5丁目2番1号 株式会社日立製作

所大みか工場内

⑪出 願 人 株式会社日立製作所

個代 理 人 弁理士 秋本 正実

東京都千代田区神田駿河台4丁目6番地

明知書

/ . 発明の名称

データ分散管理方法及び管理システム

- 2. 特許請求の範囲

 - 2. データの管理を行なう複数の管理サーバ手段 と、ユーザとの間で対話処理を行なうクライア ント手段と、前記サーバ手段と前記クライアン ト手段との間を接続し通信を行なうネットワー

- ク手段とを備えるデータ管理システムにおいて、 或る管理サーバ手段がクライアント手段からの 要求により自己の管理するデータを検索して目 的データを検索できなかったときは前記ネット ワーク手段を介して他の管理サーバ手段に検索 を依頼し当該他の管理サーバ手段が管理するデ ータを検索させる手段を備えることを特徴とす るデータ分散管理システム。
- 4. 自己の保有するデータを管理する3つ以上の

管理サーバ手段と、ユーザとの間で対話処理を 行なうクライアント手段との間を接続し通信を行 なうネットワーク手段と、或る管理サーバ手段と行 なうれっトワーク手段と、成立を管理サーバ手段に対して他の管理サーバ手段に対して他の管理サーバ手段が管理するデータ中から目的データを 素する依頼をしたとき他の複数の管理サートを 取は並行してデータ検索を実行する手段を備 ることを特徴とするデータ分散管理システム。

5 ・ 自己の保有するでは、 の保有するでは、 の保有するが、 のの保有するが、 のの保有するが、 を管理で対話処理をできるが、 のの理が、 のの理が、 のの理が、 のの理が、 のの理が、 のの理が、 のの理が、 ののででであるが、 ののでででいるが、 ののでででいるが、 ののででは、 ののででは、 ののででは、 ののででは、 ののででいるが、 ののででは、 ののででは、 ののででは、 ののででは、 ののででは、 ののででは、 ののででは、 ののででは、 ののででは、 ののででいるが、 ののでいるが、 のでいるが、 象データがグローバルデータである場合には当 該換索対象データの検索を他の管理サーバ手段 に依頼することを特徴とするデータ分散管理方 法。

- 6. 自己の保育・大学をでは、 1 をでいるをでいる。 1 をでいる。 2 をでいる。 2 をでいる。 2 をでいる。 2 をでいる。 3 をでいる。 3 をでいる。 3 をでいる。 4 をいる。 4 をいる。 5 をでいる。 5 をいいる。 5 を
- 7. データの管理を行なう管理サーバ手段と、ユ

- 3 -

4 -

ネットワーク全体のデータを検索し同一のデータが重複して複数の箇所に保管されないように 管理する手段を備えることを特徴とするデータ 分散管理システム。

- 10. データの管理を行なう管理サーバ手段と、ユーザとの間で対話処理を行なうクライアント手段と、管理サーバ手段とクライアント手段とを接続し通信を行なうネットワーク手段とを備えるサーバ・クライアント型のデータ管理システムにおいて、保管する各データに繋筋形態に係

特閉平 4-104342(3)

る分類,ユーザ指定による分類,履歴スタックによる分類を付与する手段と、指定された分類に保るデータを検索する手段とを備えることを 特数とするデータ分散管理システム。

- 11. データの管理を行なう管理サーバ手段と、ユーザとの間で対話処理を行なうクライアント手段と、管理サーバ手段とクライアント手段とを擦洗し通信を行なうネットワーク手段とを備えるデータ管理システムにおいて、保管されているデータに対するアクセス権を、データに付加されている業務属性とユーザ側に付与されている業務属性とから決定することを特徴とするデータ分散管理方法。
- 12. データの管理を行なう管理サーバ手段と、ユーザとの間で対話処理を行なうクライアント手段と、管理サーバ手段とクライアント手段とを接続し通信を行なうネットワーク手段とを備えるデータ管理システムにおいて、保管されているデータに対するアクセス権をデータに付加されている架務属性とユーザ側に付与されている

-7-

れていた。ファイルの共用は、例えば、米国AT& T社の開発したRFSや、米国Sun Micro Systems社の開発したNFS等を使って実現される。 RFS及びNFSについては、例えば、村井純著、「分散ファイルシステム」、bit,Vol.18.Na 6,pp266-273に記載されている。

また、ネットワークを利用して複数のマシン間で処理を行うプロセスとユーザサーライアントモデルを使ったシステムに適用した例は見めあたられたので変更の管理システムに適用した例は見知られたX-vindovシステムである。X-vindovシステムについ採用しながある。X-vindovシステムについ採用がよば「UNIXワークステーショとに記載されたがある。1987年3月23日号に記載されている。

[発明が解決しようとする課題]

しかしながら、パソコンやワークステーション

業務属性とから決定する手段を備えることを特 数とするデータ分散管理システム。

3.発明の詳細な説明

〔産業上の利用分野〕

本発明は、計算機の操作環境に係り、特に、ネットワークで結合されたワークステーション間でデータを共用し作業を行なうのに好適なデータ分散管理方法及びシステムに関する。

〔従来の技術〕

従来、文書等のデータは、個別のパソコンやワークステーション等のマシンで作成されたものが、そのマシン上で管理され、他のマシンに移されて管理されることは少なかった。つまり、各マシンで作成されたデータは、個別のマシン毎に管理されていた。

一方、ネットワークが普及するにつれて、ネットワークを通じてマシン間でデータを共有する要求が大きくなってきている。 従来、ネットワーク上でデータを共用するためには、ファイルシステムを共有することによってデータの共有が行なわ

-8-

がネットワークに接続され、各マシンで個別に作成され、管理されていた文書等のデータが、ネットワークを通じ共同で利用されるようになると、 もはや単独でデータを管理するだけでは不十分になりつつある。

NFSやRFSのような共有ファイルシステムを使用しても、データの管理は個人にまかされており、ネットワーク化して組合的にデータを管理することは難しい。

従って、上述したようにマシン毎に個別にデータを管理するでけの従来技術、あるいは単にファイルを共有するだけの従来技術では、複数のユーザが共同でデータを作成して、かつそのデータを管理する作業を行うためには不十分であった。

本発明の目的は、ネットワークで接続された計算機間でデータを共同管理, 検索することのできるデータ分散管理方法及びシステムを提供することにある。

〔謀題を解決するための手段〕

上記目的は、ユーザとの対話処理を行うクライ

アントプロセスと文書管理を行うサーバプロセスとからなるデータ管理システムをネットワーク上で複数組実行させて、各データ管理システム間で通信を介し協調してデータの検索や管理を行うようにすることで、速成される。

また、上記目的は、ネットワーク上の他の複数のデータ管理プログラムにデータ検索を依頼し、これらのデータ管理プログラム間で並列にデータ検索を行わせると共に、グローバルとローカルの分類をデータに与え、データの検索範囲を限定することで、達成される。

また、上記目的は、データをデータ管理システムが保管する場合に、ネットワーク上でそのデータが一個だけとなるようにデータ管理システム間で情報を交換し、重複して保管しないようにすることで達成される。

また、上記目的は、データを分類するために、 業務によるデータの分類や、ユーザ指定による分 類、及び履歴スタックによる分類を行い、この分 額にて検索ができるようにすることで達成される。

- 11 -

30は、それぞれワークステーションWS1, WS2, WS3で実行される実行プロセス群である。本実施例のデータ管理システムは、データ管理クライアントプロセス105と、データ管理サーバプロセス100とからなるサーバクライアントモデルを使って構成されている。本システムの利用者は、データ管理クライアントプロセス105が動いているワークステーションでクライ

更に、上記目的は、業務を単位としたアクセス権を設け、データに付加した業務の属性と、ユーザ, またはグループに設定した業務属性とから、 文書のアクセス権を決定することにより、違成される。

〔作用〕

〔実施例〕

以下、本発明の一実施例を第1回から第15回 により説明する。

第2図は、本発明を実施する計算機システムの

- 12 -

アントプロセスを起動し、このクライアントプロ セスを介してデータ管理サーバプロセス100を アクセスする。

データ管理サーバプロセス105及びークを管理サーバプロセス100は、失々のの行性ストクロセス100には、大々のの行性型サーバプロセス100には、複数のデータ管理クライアントプロセス105を結じた。 を間になり、では、変ができる。 これに同時では、では、ができる。 もちろん、データ管理サーバブロセス100を複数をである。 また、1つのフークを複数組実行である。 またがプロセス100を複数組実行することも可能である。

第3図は、ワークステーション10のハードウェア構成を示すブロック図である。中央処理装置 55は、内部バス90を介して主記憶60をアクセスし、主記憶60上にロードされているプログラムを実行する。磁気ディスク85や光磁気ディ スク80に格納されているプログラムやデータは、入出力制御プロセッサ70を介してアクセスされる。中央処理接置55で実行された結果は、グラフィックプロセッサ65を介してディスプレイ75に表示される。また、ネットワークプロセッサ75を介してローカルエリアネットワーク20に結合され、他のワークステーションとの間でデータやプログラムの交換を行う。

第1図は、第2図に示すデータ管理サーバプロセス100の主な構成要素を示すプロック図である。このデータ管理サーバプロセスは、ネットウークインターフェース部115と、クライアントインタフェース部110と、他サーバインタフェース部120と、ピサーバインタフェータを索部130と、関係で一タペースマネージャRDB180と、データ検索情報格納部190と、ユーザ管理情報格納部191と、データ実体情報格納部192を主な要素として構成される。

ネットワークインターフェース部115は、ネ

- 15 -

ータの登録、登録データの変更、データの抽出、 リモートテータの抽出などの機能を実行する。デ ータの登録は、該当データ管理サーバプロセス1 00で管理するデータベース190にデータ検索 情報を格納するとともに、データの実体をデータ 実体情報格納部192に格納することにより、目 的のデータを登録する。登録データの変更は、警 理中のデータベース190に登録されているデー タの検索情報を変更することにより行う。 データ の抽出は、データ実体情報格納部192からデー タを抽出して、データの要求者にデータを提供す る。リモートデータ登録は、他のデータ管理サー バプロセスに他サーバプロセスインターフェース 120を介してリモートデータの登録を依頼する。 リモートデータ抽出は、他のデータ管理サーパプ ロセス100下で保管されているデータベースか ら他サーバプロセスインターフェース120を介 してリモートデータの抽出を依頼する。

データ保管部150は、本サーバが管理するデータの検索情報、データの実体、及びユーザの管

ットワーク 2 0 を介して 前記クライアントプロセ ス105 や他のデータ管理サーバプロセス100 とメッセージの交換を行う。

クライアントインターフェース部 1 1 0 は、クライアントプロセス 1 0 5 から送られてくるメッセージをネットワークインターフェース部 1 1 5 を介して受け取り、データ検索部 1 3 0 あるいはデータ登録部 1 4 0 から波される結果をメッセージに変換してクライアントプロセス 1 0 5 に転送する。

他サーバインターフェース部120は、他のデータ管理サーバプロセス100間とデータ検索あるいはデータ登録のメッセージの交換を行う。

データ検索部130は、クライアントプロセス 105を介して検索を依頼されるデータについて、 データ保管部150に問い合わせを行い、目的と するデータの検索を行う。

データ登録館140は、クライアントプロセス 105から依頼されるデータの登録、リモートデ

- 16 -

理情報など、データ管理に必要な情報を関係データペースマネージャ (RDB) 180等を使って 保管及び管理する。

関係データベースマネージャ(RDB)180 は、データ検索やデータ保管に必要な検索情報を 関係データベースの機能を使って管理する。もち ろん、検索情報の保管や検索の目的に関係データ ベース以外のデータベースを使用することも可能 である。

データ検索情報格納部190は、(RDB)18 0で管理される検索情報が格納されるファイル、 ディレクトリ、あるいはそれらの集合であり、磁 気ディスク85(第3図)あるいは光磁気ディス ク80内に置かれる。

ユーザ管理情報格納部191は、ユーザのアクセス権や環境を記憶するファイル,ディレクトリ、あるいはそれらの集合であり、磁気ディスク85あるいは光磁気ディスク80内に置かれる。

データ実体情報格納部192は、データの実体 を格納するファイル、ディレクトリ、あるいはそ れらの集合であり、磁気ディスク85あるいは光 磁気ディスク80内に置かれる。

第4図は、データ管理クライアントプロセス105(第3図)の主な構成要素を示すプロック図である。データ管理クライアントプロセス105は、ネットワークインタフェース都210と、データ管理情報間い合わせ部220と、データ実体アクセス部230と、グラフィックユーザインタフェース部240を主な要素として構成される。

ネットワークインタフェース部210は、ネットワーク20を介してデータ管理サーバプロセス 100 (第3図) とメッセージの交換を行う。

データ管理情報問い合わせ部220は、前記ネットワークインタフェース部210を介して前記サーバプロセス100間でデータの検索やデータの登録などのメッセージの交換を行う。

データ実体アクセス部230は、前配サーパプロセス100から得たデータ管理情報を元にデータの実体へのアクセスを行う。

グラフィックユーザインタフェース部240は、

- 18 -

第6図は、ネットワークインタフェース部115 (第1図)の主な構成要素を示す図である。。 億ハードウェア制御部410は、ローカルエリアネットワークのハードウェアを制御する。ネットワークのハードウェアを制御する。ネットワークコル制御部420は、ネットワークを介してデータ管理プログラム間で行うメッセージの送受を行う。

通信ハードウェア制御部410及びネットワークプロトコル制御部420は一般的に用いられるものであり、例えばユニックスマシン上で広く使用されているsockst機能を使うことにより実現される。

データ管理サーバプロセス100とデータ管理 クライアントプロセス105間の通信は、メッセ ージ通信部430によりメッセージに変換された 後、socket機能を使って行われる。データ管理サ ーパプロセス100間での通信も同様に行われる。 第7回は、データ検索部130(第1回)のま ユーザのマウスやキーボード操作による信号を受け取り、データ管理操作のコマンドに変換してデータ管理情報問い合わせ部 2 2 0 またはデータ実体アクセス部 2 3 0 にコマンドを彼したり、それらから受け取った結果をグラフィック表示させることを行う。

- 20 -

第8図は、データのアクセス権を設定するために関けられるレコード構造を示す図である。データのアクセス権は、プロジェクトと呼ぶ属性をデータとユーザの双方に設定することにより行う。プロジェクトは、第8図に示すように、シリー状の階層構造を使ってプロジェクト間の権限を規定

る。

スロット302に設定されるアクセス権には、 許可されたユーザのみがアクセス可能なモード, データの所有者以外は参照のみが可能なモード, 誰でもアクセス可能なモード, 誰でも参照のみが 可能なモードのいずれかが設定される。

スロット303でグローバル属性が指定された 場合、そのプロジェクトの名称はグローバルとな の構成を示す図である。グローバル名称レコード 3 2 0 にはネットワーク上のグローバル名称 3 2 0 から 該 当する名 録 されている。 該レコード 3 2 0 か か 方 応 するる 理 し でいるマシン名のリスト 3 3 0 が 対 応する 個 数 接続される。リスト 3 3 0 は、マイン名を格納する部分 3 3 1 と次のリストへのポインタ 3 3 2 を 内蔵 する。 前記レコード 3 2 0 及びリスト 3 3 0 は、ユーザ管理情報格納部 1 9 1 (第 1 回)に格納される。

第9回は、グローバル名称を管理するテーブル

第10図は、ユーザのアクセス機を設定したり、使用環境を記憶するレコード構成を示す図である。ユーザ管理レコード611は、ユーザ毎に作成される。該レコード611には、ユーザ名を格納するスロット611、ユーザの所属するプロジェクトを指定するリストへのポインタを格納するスロット612、指定しない場合にシステムが設定するデフォルトのプロジェクトを格納するスロット

- 23 -

6 1 3 , ユーザ毎に作成されるヒストリスタックへのポインタを格納するスロット 6 1 4 などを内蔵する。プロジェクトリスト 6 1 5 には、ユーザに設定されたプロジェクトのリスト (複数組可能)が格納される。ヒストリスタック 6 1 6 には、当該ユーザが最近アクセスしたデータの検索情報が複数組格納される。

第11回は、データの実体を格納する記憶媒体の管理情報を格納する媒体管理レコードの構成を示す図である。媒体管理レコード630には、対象を観測するための名称を格納するスロット631、媒体の種類を示すスロット632、マシン名63、が体の種類を示するスロット632、マシン名63、プロジェクトを内蔵する。前記レコード620、630はデータ実体情報格納部192(第1回)に格納される。

第12回は、データの検索情報を格納するデータ管理レコード640の構成を示す図である。デ

- 24 -

ータ管理レコード640は、登録されている個別 のデータ毎に作成され、データ検索情報格納部1 90(第1図)に記憶される。前記レコード64 0は、データ名を格納するスロット641と、デ ータの実体を格納する媒体の名称を入れるスロッ ト642と、その格納場所のバス名を格納するス ロット643と、マシン名を格納するスロット6 44と、作成者名を格納するスロット645と、 設定されるプロジェクトの一覧を格納するスロッ ト646と、複数のデータをまとまりとして扱う ために与えたパインダ名称を格納するスロット6 47と、作成日を格納するスロット648と、最 終変更日を格納するスロット649と、キーワー ドを格納するスロット650と、関連するデータ の歳別子を格納するスロット651と、当該デー タの目次のリストを格納するスロット652と、 当該データに含まれる図表題の一覧を格納するス ロット658と、当該データの代表図のデータを 格納するスロット654とを内蔵する。

次に本発明の一実施例の動作について第13回

から第15図を用いて詳細に説明する。

データを検索しようとするユーザは、データ管理 型クライアントプロセス105のグラフィック して データ検索の指示を入力する。前記ユーザインタフェース240はデータ管理情報 問い合わせ部 220にデータ検索を指示する。データ管理情報 間い合わせ部 220は、ネットワークインタフェース 210を介してデータ管理サーバプロセス100にデータ検索のメッセージを転送する。

第13図は、データ検索処理実行時のデータ管理サーパプロセス100の処理の流れを示すフロー図である。

処理710で、データ管理サーバプロセス10 0内のネットワークインタフェース部115は、 データ管理クライアントプロセス105からデー タ検索の指示と、検索対象データの検索情報を受 け取る。

処理715で、ネットワークインタフェース部 115は、処理710で与えられた情報からデー タ検索のコマンド列を生成して、データ検索部1 30にデータ検索のコマンド列を転送する。

処理720で、データ検索制御部550(第7 図)は、処理715で生成されたコマンドを受け 取り、ローカルデータ検索部510に指示して、 自己のデータ管理サーバプロセス100で管理し ているデータを検索させる。

ローカルデータ検索部510が目的のデータの 検索に成功した場合、判定処理725が成功する ので、処理755を実行する。

処理755で検索結果をクライアントインタフェース部110を介して要求元のクライアントプロセス105に連絡する。

判定処理725で検索チータが検出されなかった場合、検索で与えられたプロジェクト名がグローバル名として登録されているかを判定処理730で関べて判定する。本判定処理は、検索対象として与えられたデータのプロジェクト名称をグローバル名称管理部530に問い合わせて調べる。グループ名の一致するものがない場合、判定処理

- 27 -

730は失敗する。

グローバル名称管理部530は、前記間い合わせに対して、グローバル管理テーブル320内に登録されているグローバル名と一致するものを検索し、一致するものがあればそのマシン名を返す。

判定処理730が失敗した場合、処理760を 行う。処理760では、データ検索部130はク ライアントインタフェース部110を介して検索 の失敗をデータ検索を要求したデータ管理クライ アントプロセス105に連絡する。

判定処理730が成功した場合、処理735では、リモートデータ検索部520がグローバル名称管理部530から受け取った全てのマシン上のデータ管理サーバプロセス100に、他サーバインタフェース部120を介してリモートデータ検索のメッセージを送ることにより、リモートデータ検索を依頼する。該メッセージを複数個のでデータ管理サーバプロセス100に発行った場合、それらのプロセス間で並列にデータ検索が行われる。

- 28 -

リモート検索の成功・失敗を判定処理745で 判定し、成功の場合は処理750を実行し、失敗 の場合は処理765を実行する。

処理750では、リモートデータ検索要求元のサーバプロセス100は、データ検索要求元のクライアントプロセス105にクライアントインタフェース部110を介して、検索結果を連絡する。

特開平 4-104342(9)

処理 7 6 5 では、データ検索部130 はクライアントインタフェース部110を介して検索の失敗をデータ検索を要求したデータ管理クライアントプロセス105 に連絡する。

第14図は、データ検索処理720の詳細フローを示す図である。

処理721では、与えられた検索条件と一致するデータをデータ情報管理部155を介しRDB 180をアクセスして求める。検索条件としては、プロジェクト名、作成者名、コレクション名、作成日、最終変更り、キーワード、その他の検索指定条件を単独またはそれらの組み合わせを使って検索する。実際の検索はRDB180の検索機能を使って求める。

処理722では、処理721の検索結果を判定し、検索成功の場合は処理723を実行し、検索 失敗の場合は処理723を実行する。

処理723では、検索条件の一致したデータの 検索情報からデータのプロジェクト属性を抽出する。

- 31 -

データの検索は失敗として返す。

処理732では、参照のみ可能なデータの検索 が成功したことを検索結果として返す。

できたが、目的のでは、 目的のでは、 目的のでは、 目的のでは、 の結果である。 データを取り出す。 アインをおいます。 アインののは、 アインののは、 アインののは、 アインののは、 アインののは、 アインを表して、 アインのに、 アインのに、 アインのに、 アインのに、 アインのに、 アインのに、 アインのに、 アイブロを送信する。

データ取り出しのメッセージを受け取ったデータ管理サーバプロセス100は、クライアントインタフェース部110がデータ取り出しの指示のコマンドをデータ登録部140に渡す。データ取り出しの指示を受け取ったデータ登録部140は、

処理724では、検索が失敗したことを返す。 処理726aでは、ユーザ管理部160を使って、ユーザ管理情報格納部191に配載されているユーザのプロジェクト属性を抽出する。

処理726トでは、処理728で求めた文書の プロジェクト属性と処理726aで求めたユーザ のプロジェクト属性の比較を行う。

判定処理727では、処理726の比較の結果 選択されたデータが当該ユーザにとって書き込み 可能であるかを判定し、可能である場合は処理7 28に進み、不可能である場合は処理729に処 理を移す。

処理728では、書き込み可能データの検索が 成功したことを検索結果として返す。

処理729では、処理726bの比較の結果選択されたデータが当該ユーザにとって参照可能であるかを判定し、可能である場合は処理723に 進み、不可能である場合は処理731に処理を移す。

処理731では、アクセスする権限がないので、

- 32 -

指示されたデータ実体格納部192からデータを 取り出して、要求元のデータ管理クライアントプロセス105に抽出したデータを転送する。

第15回は、データ登録実行時のデータ管理サーバプロセス100の処理の流れを示すフロー図である。

処理810で、データ管理サーバプロセス10 0内のネットワークインタフェース部115は、 データ管理クライアントプロセス105から、デ ータ登録の指示と、登録対象データの情報を得る。 処理815で、ネットワークインタフェース部 115は、処理810で与えられた情報からデー タ登録のコマンド列を生成して、データ登録部1 40にデータ登録のコマンド列を転送する。

処理815でデータ登録のコマンドを受け取ったデータ登録部140は、処理820で、ローカルデータ検索部510に指示して、自己の管理しているデータベースから同一のデータを検索する。

判定処理825で同一データが検出されたと判定された場合に、データ登録部140は、処理8

特開平 4-104342(10)

5 5 で新規データによりデータ検索情報格納部 1 9 0 及びデータ実体格納部 1 9 2 内の元のデータ を置き換える。

処理 8 2 0 で同一データが検出されなかった場合、登録するデータのプロジェクト名がグローバル登録されているか判定処理 8 3 0 で継べる。

前記プロジェクト名がグローバルでない場合、 処理860でデータ検索情報格納部190及びデ ータ実体格納部192に目的とするデータを新規 登録する。

前記プロジェクト名がグローバルの場合、処理 835によって他のデータ管理サーバプロセス1 00に同一データの存在を確認するため、リモートデータ検索部520を介してリモートデータ検索を依頼する。リモートデータ検索は、リモートデータ検索の元に億サーバインターフェース120を介して他のデータ管理サーバプロセス100にリモートデータ検索のメッセージを送り、処理840で、リモート検索結果を受け取る。

- 35 -

次に、データ管理サーバプロセス100の構成やデータの検索、登録の処理フローは、第7図、及び第9図を除いて第1図から第12図に示す実施例と同一であるが、グローバル名の管理方法が 異なる別の実施例を説明する。

本実施例では、グローバル名称管理部530を 特たない。従って、第9図に示すグローバルレコード320も特たない。このため、ローカルのデータ検索が失敗した場合、与えられたプロジェクト名はグローバルであると解釈し、他のマシン上のデータ管理サーバプロセス100にリモートデータ検索を依頼するようにする。この実施例では、グローバル名をメンテナンスする必要がないという効果がある。

〔発明の効果〕

本務明によれば、ネットワークで接続されたワークステーション間で、データを共同で管理,及び検索できるようになる。

また、ネットワークに接続されたワークステーション間で一つあるいは複数のデータを並列に検

リモートデータ検索が成功したか否かを判定処 理845で行う。

リモート検索が成功した場合、他のマシン上に 同一データがあるので、処理850で、同一デー タの存在するマシン上のデータ管理サーバプロセ ス100に対してリモートデータ登録を依頼する。

前記リモートデータ検索が失敗した場合、処理 865で処理860と同様にしてデータを新規登 録する。

リモートデータ登録の実行は、同一データの存在が検出されたマシン上のデータ管理サーバプロセス100上のデータ登録部140に、リモートデータ登録のメッセージを送ることによって行われる。リモートデータ登録のメッセージを受け取ったデータ管理サーバプロセス100は、該プロセスのデータ登録部140を介して自己の管理下のデータベースにデータを登録する。

上述した本発明の実施例によれば、グローバルなプロジェクト名の存在するマシンを直ちに検索することができるという効果がある。

- 36 -

素を進めることができるようになる。

更に、検索の範囲もグローバルなものとローカルなものと識別できるので、ワークステーション間での検索の効率を向上させることができる。

更に、ネットワークに接続されたワークステーション間で保管されるデータは、ネットワーク間でただ一つだけ存在させることができるようになる。

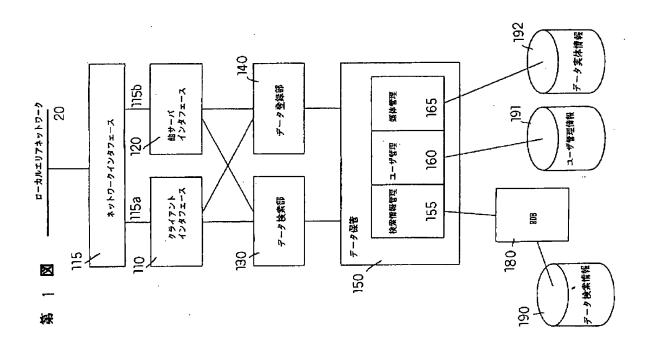
更に登録されているデータを効率よく検索する ことが可能になり、更に、業務の形態に合わせて データにアクセス権の設定が可能になるので、文 書のアクセス権の管理が容易になる。

4. 図面の簡単な説明

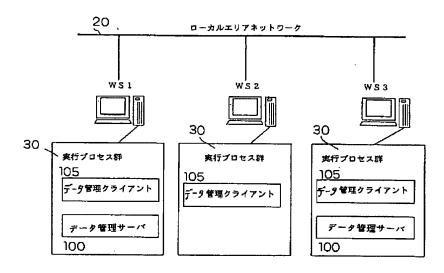
第1図は本発明の一実施例に係るデータ分散管理のソフトウェア構成図、第2図はネットワークシステムの全体構成と実行されるプログラムの関係を示す概念図、第3図は本発明を実施するワークステーションの構成を示すハードウェアブロック図、第4図、第6図、第6図、及び第7図は、第1図の更に詳細を示すブロック図、第8図、第

代理人 弁理士 秋 本 正 実

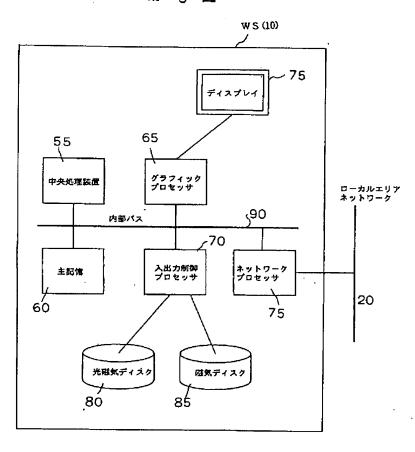
- 39 -



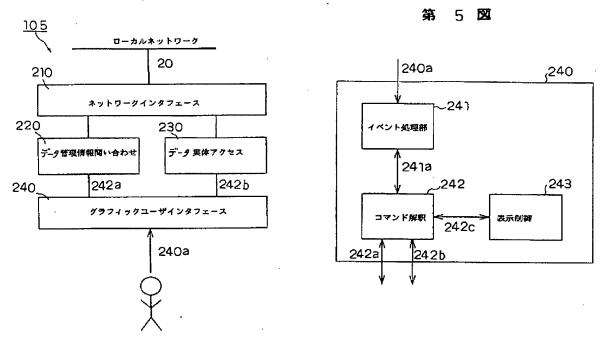
第 2 図



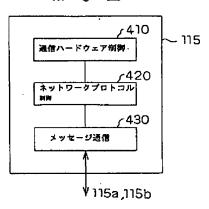
第 3 図



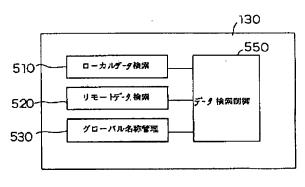
第 4 図



第 6 図

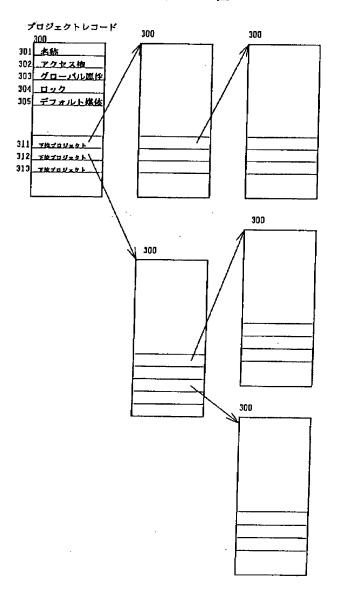


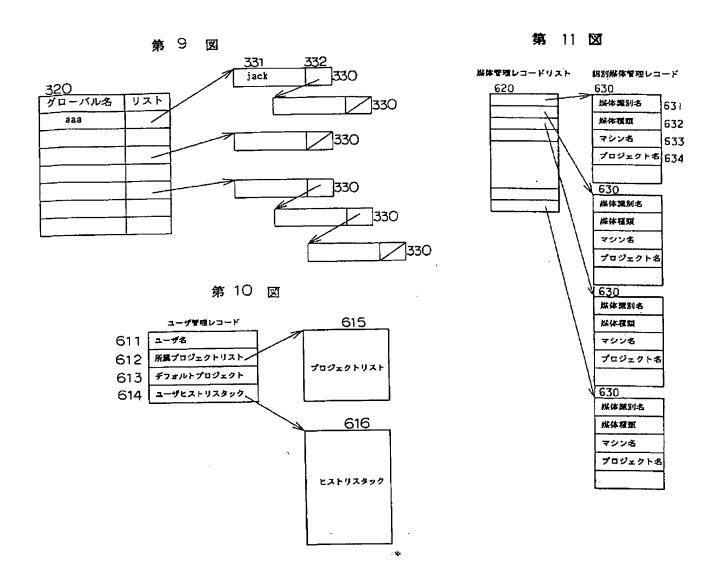
第 7 図

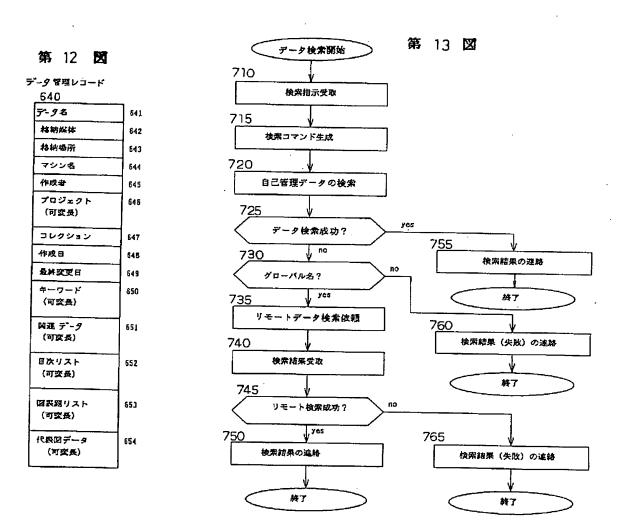


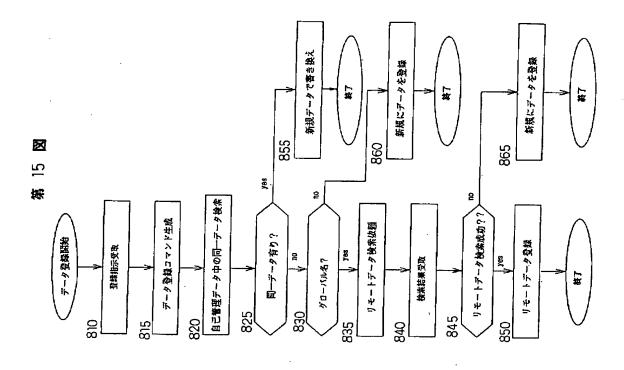
—333—

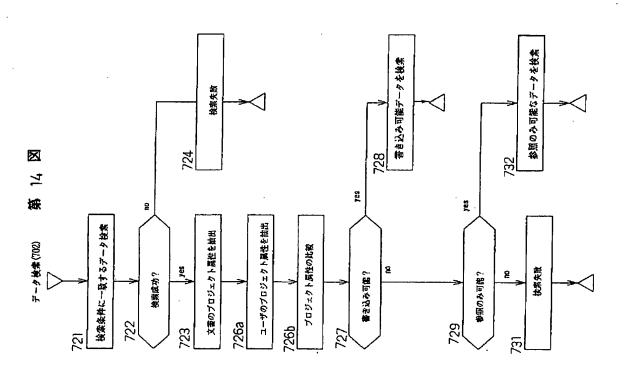
第 8 図











【公報種別】特許法第17条の2の規定による補正の掲載 【部門区分】第6部門第3区分 【発行日】平成9年(1997)6月20日

【公開番号】特開平4-104342 【公開日】平成4年(1992)4月6日 【年通号数】公開特許公報4-1044 【出願番号】特願平2-221166

【国際特許分類第6版】

G06F 12/00 545

13/00 357

17/30

[FI]

G06F 12/00 545 A 7623-5B

13/00 357 Z 9460-5E

15/40 310 C 9289-5L

手続補正書(自発)

平成8年8 月28日

特許庁長官 政

1. 事件の表示

平成2年特許願第221166号

2. 補正をする者

事件との関係 特許出願人

(510) 株式会社 日立製作所

3. 代理 人 住所 東京都港区西新橋1丁目6番14号 相馬西新橋ビル 氏名 (5926) 弁理士 秋 本 正 実 電話 東京 (3591) 4414 暑

4. 補正の対象 明細書の特許請求の範囲の棚

5. 補正の内容 別紙のとおり

特許請求の範囲

- 1. データの管理を行なう複数の管理サーバ手段と、ユーザとの間で対話処理 を行なうのライアント手段と、歯粒サーバ手段と質問のタライアント手段との 電を披稿し避信を行なうネットワーク手段とを備えるデータ管理システムに おいて、或る管理サーバ手段がクライアント手段からの要求により自己の管 連するデータを始終して目のデータを検索できなかったときは鉄刻ネットワーク手段を介して他の管理サーバ手段に使期を依頼し当該他の管理サーバ手 段が管理するデータを検索することを特徴とするデータ分数管理方法。
- 2. データの管理を行なう複数の管理サーバ学校と、ユーザとの間で対解処理を行なうクライアント手段と、節記サーバ手校と前記クライアント手段との間を搭載し遠解を行なうネットワーク手段とを備えるデータ管理システムにおいて、或る管理サーバ手段がクライアント手段からの展求により自己の管理するデータを検索して目的データを検索できなかったときは静記ネットワーク手段を介して他の管理サーバ手段に検索を必要し当課他の管理サーバ手段が管理するデータを検索させる手段と備えることを特徴とするデータの教管理システム。
- ②・データの管理を行なう管域サーバ手段と、ユーザとの間で対認処理を行な うクライアント手段と、管理サーバ手段とクライアント手段との間を推験し 通信を行なうネットワーク手目とを含えるサーバ・クライアント型のデータ 管理システムにおいて、保管するキデータに、策測を配に係る分解。ユーザ 情定による分類、展展スタックによる分類を行与しておき、分類を模定する ことで当該相定分類についてのデータ検索を行なうことを特徴とするデータ 分数管理力快。
- 4.データの管理を行なう管理サーバ手段と、ユーザとの間で対話処理を行な うクライアント手段と、管理サーバ手段とクライアント手段とを接触し退貨 を行なうネットワーク手段とを書えるサーバ・グライアント皿のデータ管理 システムにおいて、保管する名データに素動形態に低る分割。ユーザ程定に よる分割、屋屋スタックによる分類を付与する手段と、接定された分類に係

33.4

るデータを検索する単数とを脅えることを特徴とするデータ分数管理システム。

- ⑤・データの管理を行なう管理サーバ手設と、ユーザとの間で対豁患項を行な うクライアント子政と、管理サーバ手収とのライアント手限とを授載し退荷 を行なうネットワーク手段とを含えるデータ管理システムにおいて、保管さ れているデータに対するアクセス権を、データに付加されている帰西属性と ユーザ側に付与されている素製具性とおら決定することを特徴とするデータ 分散管理方法。
- 夏、データの管理を行なう管理サーバ手段と、ユーザとの間で対話気道を行なうのライアント手段と、管理サーバ手段とクライアント手段とを接続し遠信を行なうネットワーク手段とを個えるデータ管理システムにおいて、保管されているデータに対するアクセス権をデータに付加されている果務異性とユーザ型に付与されている果務異性とユーザ型に付与されている果務異性とから決定する手段を備えることを特徴とするデータ分数管理システム。